

Un problème de vue

```
public static void main(String[] args) throws Exception {  
    A a = new A() ;           // Création d'un objet a de la classe A  
    a.start() ;               // Lancement du thread a  
    a.valeur = 1 ;           // Modification de l'attribut valeur  
    a.fin = true ;           // Modification de l'attribut fin  
}
```

```
static class A extends Thread {  
    public int valeur = 0 ;  
    public boolean fin = false ;  
  
    public void run() {  
        while(! fin) {} ;    // Attente active  
        System.out.println(valeur) ;  
    }  
}
```



Ce programme termine-t-il ? Peut-il afficher 0 ?

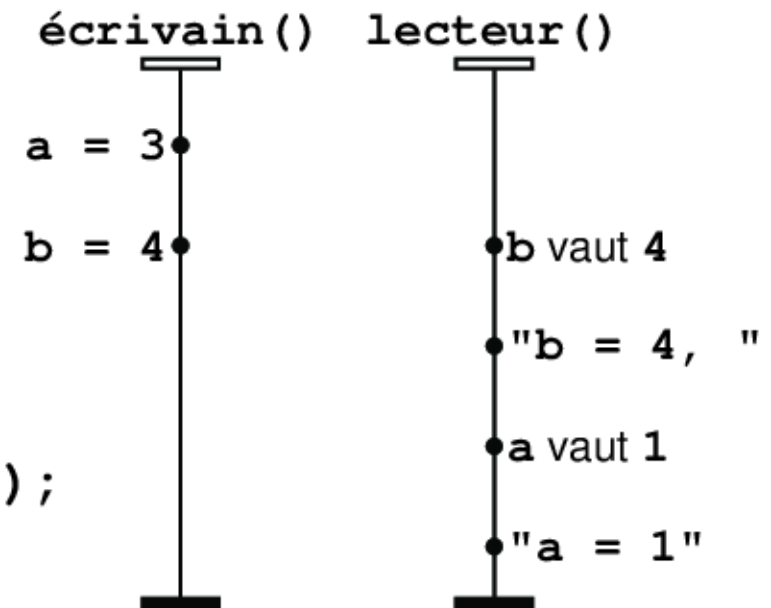
Ajout du mot-clef « volatile »

```
public static void main(String[] args) throws Exception {  
    A a = new A() ;           // Création d'un objet a de la classe A  
    a.start() ;               // Lancement du thread a  
    a.valeur = 1 ;            // Modification de l'attribut valeur  
    a.fin = true ;            // Modification de l'attribut fin  
}  
  
static class A extends Thread {  
    public int valeur = 0 ;  
    public volatile boolean fin = false ;  
  
    public void run() {  
        while(! fin) {} ;    // Attente active  
        System.out.println(valeur) ;  
    }  
}
```

Ce programme termine-t-il ? Peut-il afficher 0 ?

Une exécution (déjà vue) qui n'est pas séquentiellement consistante

```
class NotSoSimple {  
    int a = 1, b = 2;  
    void écrivain() {  
        a = 3;  
        b = 4;  
    }  
    void lecteur() {  
        System.out.print("b_=_ " + b + ", _");  
        System.out.println("a_=_ " + a);  
    }  
}
```



Ce programme peut légalement afficher "**b = 4, a = 1**". Mais comment ?

- ① La mise-à-jour de la valeur de **a** ne semble pas avoir été réalisée, *ou bien*
- ② Le programme ne semble pas s'exécuter dans l'ordre des instructions de **écrivain()**.

Garantie des programmes bien synchronisés

Bonne nouvelle :

« Le modèle mémoire Java garantit que les exécutions d'un programme **sans data-race** sont toutes **séquentiellement consistantes** ! »

C'est bien ce que l'on veut !

Ce que ça veut dire en pratique.

Si la seule explication possible d'un résultat inattendu du programme est que

- les écritures n'ont pas été correctement réalisées en mémoire, ou
- les instructions du programme n'ont pas été réalisées dans l'ordre

c'est-à-dire que l'exécution observée n'est pas *séquentiellement consistante*, alors le programme contient **nécessairement** une *data-race*.

Ça peut aider pour déboguer !

Code corrigé par un expert (mais avec encore une data-race)

```
class A {  
    final int f;  
    public A() { f = 42 ; }  
}  
class B {  
    A a;  
    static void écrivain() { a = new A() ; }  
    static void lecteur() {  
        A copie = a ;  
        if ( copie != null ) println(copie.f) ;  
    }  
}
```

Le thread appliquant `lecteur()` pourra maintenant uniquement afficher :

- rien, s'il est trop rapide pour observer que l'objet `a` a été construit ;
- ou "42", si le premier thread est suffisamment rapide pour construire `a`.

En résumé

Le modèle mémoire Java formalise les exécutions légales d'un programme Java et détermine à quel moment les modifications effectuées par un thread seront nécessairement *vues* par un autre thread.

Il définit en particulier la sémantique du mot-clef **volatile** ; celui-ci induit une visibilité, comme les verrous.

Certaines méthodes des threads : **start()**, **join()**, **interrupt()**, etc. ou des tâches : **submit()**, **call()**, **get()**, etc. garantissent également des synchronisations de la mémoire.

Enfin, puisque Java garantit la *consistance séquentielle* des exécutions sans data-race, tout programme inconsistant résulte nécessairement d'un défaut de synchronisation.